

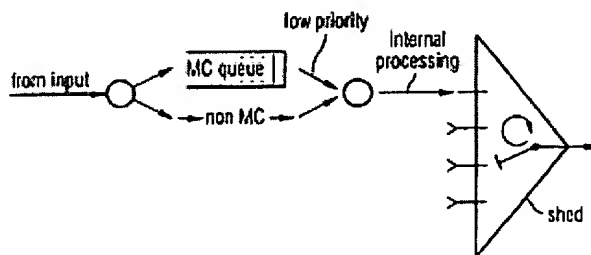
# METHOD OF MULTI-POINT CONNECTION IN AN ATM TRANSMISSION SYSTEM WITH INDIVIDUAL CONNECTION WAITING QUEUES

**BEST AVAILABLE COPY****Publication number:** WO9815155**Publication date:** 1998-04-09**Inventor:** STEMLINGER ROBERT (DE)**Applicant:** SIEMENS AG (DE); STEMLINGER ROBERT (DE)**Classification:****- international:** *H04L12/56; H04Q11/04; H04L12/56; H04Q11/04;*  
(IPC1-7): H04Q11/04; H04L12/18**- European:** H04L12/56E3; H04Q11/04S2**Application number:** WO1997DE02165 19970924**Priority number(s):** DE19961040234 19960930**Cited documents:**

EP0702500
XP000397896
XP000302372
XP000496482
XP000075449

**Report a data error here****Abstract of WO9815155**

Method for a traffic management system designed to be implemented in an integrated circuit module, indicating the manner in which information cells transmitted in ATM mode can be forwarded to a plurality of, for instance, more than 1000 output connections in a multicast connection system in non-real time.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

PCT

WELTORGANISATION FÜR GEISTIGES EIGENTUM  
Internationales Büro

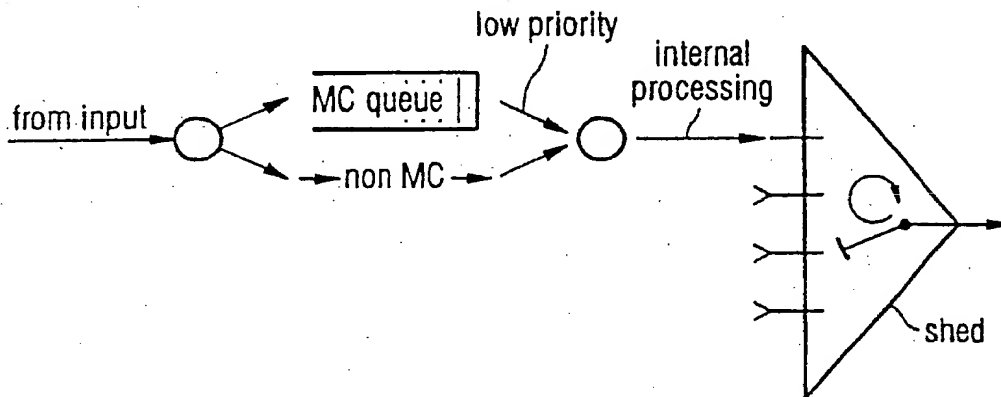


INTERNATIONALE ANMELDUNG VERÖFFENTLICHT NACH DEM VERTRAG ÜBER DIE  
INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS (PCT)

(51) Internationale Patentklassifikation <sup>6</sup> : H04Q 11/04, H04L 12/18	A1	(11) Internationale Veröffentlichungsnummer: WO 98/15155 (43) Internationales Veröffentlichungsdatum: 9. April 1998 (09.04.98)
(21) Internationales Aktenzeichen: PCT/DE97/02165 (22) Internationales Anmeldedatum: 24. September 1997 (24.09.97) (30) Prioritätsdaten: 196 40 234.4 30. September 1996 (30.09.96) DE (71) Anmelder (für alle Bestimmungsstaaten ausser US): SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT [DE/DE]; Wittelsbacherplatz 2, D-80333 München (DE). (72) Erfinder; und (75) Erfinder/Anmelder (nur für US): STEMLINGER, Robert [DE/DE]; Ginsterweg 6A, D-81377 München (DE).	(81) Bestimmungsstaaten: CA, JP, US, europäisches Patent (AT, BE, CH, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).  Veröffentlicht <i>Mit internationalem Recherchenbericht. Vor Ablauf der für Änderungen der Ansprüche zugelassenen Frist. Veröffentlichung wird wiederholt falls Änderungen eintreffen.</i>	

(54) Title: METHOD OF MULTI-POINT CONNECTION IN AN ATM TRANSMISSION SYSTEM WITH INDIVIDUAL CONNECTION WAITING QUEUES

(54) Bezeichnung: VERFAHREN ZUR MEHRPUNKTVERBINDUNG IN EINEM ATM-ÜBERTRAGUNGSSYSTEM MIT VERBINDUNGSINDIVIDUELLEN WARTESCHLANGEN



(57) Abstract

Method for a traffic management system designed to be implemented in an integrated circuit module, indicating the manner in which information cells transmitted in ATM mode can be forwarded to a plurality of, for instance, more than 1000 output connections in a multicast connection system in non-real time.

AM

### (57) Zusammenfassung

Für ein Traffic Management System, das zur Implementierung in einen eine Integrierte Schaltung aufnehmenden Baustein vorgesehen ist, wird ein Weg aufgezeigt, wie nach dem ATM (Asynchronous Transfer Mode) übertragene Nachrichtenzellen im Zuge einer Mehrpunktverbindung (multicast) ohne Echtzeitanforderung (non real-time) auf eine Vielzahl von beispielsweise mehr als 1000 abgehenden Verbindungen weitergeleitet werden.

### LEDIGLICH ZUR INFORMATION

Codes zur Identifizierung von PCT-Vertragsstaaten auf den Kopfbögen der Schriften, die internationale Anmeldungen gemäss dem PCT veröffentlichen.

AL	Albanien	ES	Spanien	LS	Lesotho	SI	Slowenien
AM	Armenien	FI	Finnland	LT	Litauen	SK	Slowakei
AT	Österreich	FR	Frankreich	LU	Luxemburg	SN	Senegal
AU	Australien	GA	Gabun	LV	Lettland	SZ	Swasiland
AZ	Aserbaidschan	GB	Vereinigtes Königreich	MC	Monaco	TD	Tschad
BA	Bosnien-Herzegowina	GE	Georgien	MD	Republik Moldau	TG	Togo
BB	Barbados	GH	Ghana	MG	Madagaskar	TJ	Tadschikistan
BE	Belgien	GN	Guinea	MK	Die ehemalige jugoslawische Republik Mazedonien	TM	Turkmenistan
BF	Burkina Faso	GR	Griechenland	ML	Mali	TR	Türkei
BG	Bulgarien	HU	Ungarn	MN	Mongolei	TT	Trinidad und Tobago
BJ	Benin	IE	Irland	MR	Mauritanien	UA	Ukraine
BR	Brasilien	IL	Israel	MW	Malawi	UG	Uganda
BY	Belarus	IS	Island	MX	Mexiko	US	Vereinigte Staaten von Amerika
CA	Kanada	IT	Italien	NE	Niger	UZ	Usbekistan
CF	Zentralafrikanische Republik	JP	Japan	NL	Niederlande	VN	Vietnam
CG	Kongo	KE	Kenia	NO	Norwegen	YU	Jugoslawien
CH	Schweiz	KG	Kirgisistan	NZ	Neuseeland	ZW	Zimbabwe
CI	Côte d'Ivoire	KP	Demokratische Volksrepublik Korea	PL	Polen		
CM	Kamerun	KR	Republik Korea	PT	Portugal		
CN	China	KZ	Kasachstan	RO	Rumänien		
CU	Kuba	LC	St. Lucia	RU	Russische Föderation		
CZ	Tschechische Republik	LI	Liechtenstein	SD	Sudan		
DE	Deutschland	LK	Sri Lanka	SE	Schweden		
DK	Dänemark	LR	Liberia	SG	Singapur		
EE	Estland						

## Beschreibung

Verfahren zur Mehrpunktverbindung in einem ATM-Übertragungssystem mit verbindungsindividuellen Warteschlangen

ATM Knoten können verschiedene Klassen von Diensten mit unterschiedlichen Anforderungen (Echtzeit, nicht Echtzeit) an die Übertragung gleichzeitig vermitteln, bzw. übertragen. Vor allem nicht Echtzeiddienste erfordern große Speicher und aufwendige Algorithmen zur Verwaltung dieser Speicher.

Der Anmeldungsgegenstand betrifft ein Verfahren zur Weiterleitung von einer virtuellen Verbindung zugehörigen Nachrichtenzellen im Zuge einer Mehrpunktverbindung auf eine Vielzahl von virtuellen Verbindungen demzufolge

- eine ankommende Nachrichtenzelle in einen freien Speicherplatz eines eine Vielzahl von Speicherplätzen aufweisenden Zellenspeichers abgespeichert wird
- in einer Zellenverbindungsliste unter der Adresse des Speicherplatzes eine Adresse auf den Speicherplatz verweist, in dem die nächstfolgende, zur selben virtuellen Verbindung gehörende Nachrichtenzelle abgespeichert ist
- für jede abgehende virtuelle Verbindung Kontrolldaten vorgehalten sind, die die Adresse der momentan ersten Nachrichtenzelle (Head) der betreffenden virtuellen Verbindung, die Adresse der momentan letzten Nachrichtenzelle (Tail) der betreffenden virtuellen Verbindung und die momentane Anzahl der Nachrichtenzellen der betreffenden virtuellen Verbindung bezeichnen
- ein Nachrichtenzellenzyklus der Übertragungsdauer einer Nachrichtenzelle gleicht.

Bei einer Mehrpunktverbindung mit einer Vielzahl, beispielsweise mehr als 1000, abgehenden Verbindungen bereitet die

Einrichtung der abgehenden Verbindungen Schwierigkeiten, da sie nicht gleichzeitig eingerichtet werden können.

5 Dem Anmeldungsgegenstand liegt die Aufgabe zugrunde, das eingangs umrissene Verfahren in einem ATM Traffic Management Baustein für Mehrpunktverbindungen ohne Echtzeitanforderung weiterzubilden.

10 Die Aufgabe wird bei dem eingangs umrissenen Verfahren dadurch gelöst, daß

- die der Mehrpunktverbindung Nachrichtenzellen zuführende virtuelle Verbindung eine Stammverbindung (Baum) bildet und die Nachrichtenzellen weiterleitenden virtuellen Verbindungen der Mehrpunktverbindung abgehende Zweigverbindungen bilden
- 15 - eine Nachrichtenzelle einer Mehrpunktverbindung nur einmal in den Zellenspeicher abgespeichert wird
- in der Zellenverbindungsliste unter der Adresse des Speicherplatzes der der Mehrpunktverbindung zugehörigen Nachrichtenzelle eine Adresse auf den Speicherplatz verweist, in dem die nächstfolgende, zur Mehrpunktverbindung gehörende Nachrichtenzelle abgespeichert ist
- 20 - für jede Zweigverbindung Kontrolldaten vorgehalten sind
- eine neu ankommende Nachrichtenzelle der Stammverbindung in einen freien Speicherplatz des Zellenspeichers abgespeichert wird, wobei in der Zellenverbindungsliste unter der Adresse des bislang letzten Speicherplatzes der Stammverbindung die Adresse aufgenommen wird, die auf den Speicherplatz der neu ankommenden Nachrichtenzelle verweist
- 25 - in den darauffolgenden Nachrichtenzellenzyklen die Kontrolldaten der Zweigverbindungen auf die Bezeichnung der Adresse des Speicherplatzes der neu ankommenden Nachrichtenzelle aktualisiert werden
- 30 - für eine Zweigverbindung, die nach Maßgabe eines Weiterleitungsalgorithmus eine Berechtigung zur Weiterleitung einer Nachrichtenzelle erhält, eine Nachrichtenzelle aus dem
- 35

- Speicherplatz weitergeleitet wird, der durch die Kontroll-  
daten der momentan letzten Nachrichtenzelle dieser Zweig-  
verbindung adressiert ist
- für eine Zweigverbindung, die eine Nachrichtenzelle weiter-  
geleitet hat, die Kontrolldaten für die Adresse der momen-  
tan ersten Nachrichtenzelle auf die Adresse der bislang  
zweiten Nachrichtenzelle aktualisiert wird
  - der Speicherplatz einer Nachrichtenzelle, die an sämtli-  
che Zweigverbindungen weitergeleitet worden ist, freigegeben  
wird.

Der Anmeldungsgegenstand zeigt einen gangbaren Weg zur auf-  
wandarmen Realisierung von Mehrpunktverbindungen in einem ATM  
Traffic Management System auf. Die Nachrichtenzellen der ab-  
gehenden Verbindungen können mit unterschiedlicher Rate wei-  
tergeleitet werden.

Der Anmeldungsgegenstand wird im folgenden als Ausführungs-  
beispiel in einem zum Verständnis erforderlichen Umfang an-  
hand von Figuren näher beschrieben. Dabei zeigen:

- Fig 1 eine prinzipielle Darstellung einer Anordnung, in der  
der Anmeldungsgegenstand zur Anwendung kommt
- Fig 2 eine prinzipielle Darstellung eines bekannten Zellen-  
speichers, der mehreren logischen FIFO-Warteschlangen gemein-  
sam ist
- Fig 3 eine prinzipielle Darstellung eines Zellenspeichers mit  
einer Speicherorganisation für Mehrpunktverbindungen
- Fig 4 eine prinzipielle Darstellung eines Zellenspeichers mit  
Daten für eine Stammverbindung.

Der Anordnung nach Fig 1 werden eingangsseitig nach einem  
asynchronen Übertragungsverfahren, insbesondere dem  
ATM(Asynchronous Transfer Mode), übertragene Nachrichtenzel-  
len fester Länge zugeführt. Die Übertragungsdauer einer Nach-  
richtenzelle gleicht einem Nachrichtenzellenzyklus. Bei einer

Mehrfachverbindung MC (für: multicast) wird eine auf einer Stammverbindung ankommende Nachrichtenzelle als vermehrte Nachrichtenzellen mit gleichem Nutzdateninhalt auf einer Mehrzahl von Zweigverbindungen weitergeleitet. Nachrichten-

5 zellen, die einer Mehrfachverbindung zugehören, mögen durch eine in ihrem Kopf mitgeführte Information als solche kenntlich sein. Nachrichtenzellen, die einer Mehrfachverbindung zugehören, werden einer Warteschlangeneinrichtung MC queue (für: multicast Warteschlange) zugeführt, während die anderen

10 Nachrichtenzellen auf einem die Warteschlangeneinrichtung umgehenden Weg non MC (für: nicht multicast) weitergeleitet werden. Die von der Warteschlangeneinrichtung abgegebenen Nachrichtenzellen und die anderen Nachrichtenzellen sind einer Weiterleitungseinrichtung shed (für: sheduler) zugeführt.

15 Die Weiterleitungseinrichtung erteilt nach einem vorgegebenen Algorithmus an die Zweigverbindungen und an die virtuellen Verbindungen, in deren Zuge die anderen Nachrichtenzellen weitergeleitet werden, Berechtigungen zur Weiterleitung von Nachrichtenzellen. Der Algorithmus mag durch den in der Fach-

20 welt bekannten rate shaping - Algorithmus oder insbesondere durch den in der Fachwelt bekannten weighted fair queuing - Algorithmus, bei dem Berechtigungen nach Maßgabe der vereinbarten Datenübertragungsrate und nach Maßgabe einer von einer Gewichtung abhängigen Priorität vergeben werden, gegeben

25 sein.

Fig 2 zeigt eine an sich bekannte Speicheranordnung, bei der mehreren Warteschlangen ein Zellenspeicher gemeinsam ist. Die Warteschlangen, die jeweils als FIFO queue angelegt sind,

30 sind als verkettete Listen von Speicheradressen organisiert.

Jede Nachrichtenzelle steht unter einer Speicheradresse im gemeinsamen Zellenspeicher. Weiterhin steht unter dieser Adresse ein Zeiger auf den nachfolgenden Speicherplatz in der

35 Zellenverbindungsliste CLL (für: Cell Linked List). Somit lassen sich mehrere Warteschlangen als verkettete Listen

(queues) anlegen. Für jede Warteschlange werden Kontrolldaten gespeichert. Die Kontrolldaten bezeichnen als Zeiger den Beginn (Head) und das Ende (Tail) der Warteschlange sowie die Länge (fill) der betreffenden Warteschlange. Der Zeiger, der auf den Beginn der Warteschlange verweist, bezeichnet die als nächste zur Weiterleitung anstehende momentan erste Nachrichtenzelle. Der Zeiger, der auf das Ende der Warteschlange verweist, bezeichnet die momentan letzte Nachrichtenzelle zur Weiterleitung. Die nicht genutzten Zellplätze werden in einer Freiliste (free cell list) auf gleiche Weise gehalten.

In der Speicheranordnung nach Fig 3 sind die Nachrichtenzellen einer Mehrpunktverbindung jeweils nur ein mal abgespeichert. Die Nachrichtenzellen der Mehrpunktverbindung sind als verkettete Liste abgelegt, wobei in der Zellenverbindungsliste unter der Adresse des Speicherplatzes der der Mehrpunktverbindung zugehörigen Nachrichtenzelle eine Adresse auf den Speicherplatz verweist, in dem die nächstfolgende, zur Mehrpunktverbindung gehörende Nachrichtenzelle abgespeichert ist. Für die Zweigverbindungen ma bis md sind Kontrolldaten vorgehalten. Eine neu ankommende Nachrichtenzelle der Stammverbindung wird in einen freien Speicherplatz des Zellspeichers abgespeichert, wobei in der Zellenverbindungsliste unter der Adresse des bislang letzten Speicherplatzes der Stammverbindung die Adresse aufgenommen wird, die auf den Speicherplatz der neu ankommenden Nachrichtenzelle verweist. In diesem und den darauffolgenden Nachrichtenzellenzyklen werden die Adressen der Zweigverbindungen, die die momentan letzten Nachrichtenzellen bezeichnen, auf die Bezeichnung der Adresse des Speicherplatzes der neu ankommenden Nachrichtenzelle aktualisiert. In Fig 3 ist ein Zustand dargestellt, bei dem eine neu angekommene Nachrichtenzelle m6 bereits in die Warteschlangen der Zweigverbindungen ma und mb eingetragen sowie in die Warteschlangen der Zweigverbindungen mc und md noch nicht eingetragen ist. Weiter ist aus dem in Fig 3 dargestellten Zustand ersichtlich, daß die einzelnen Warteschlangen -



aufgrund unterschiedlicher Berücksichtigung bei den vorausgegangenen Zuteilungen von Berechtigungen zur Weiterleitung von Nachrichtenzellen - für die Adressierung der jeweiligen ersten Nachrichtenzelle (Head) unterschiedliche Einträge aufweisen.

Die Weiterleitungseinrichtung shed, die von jeder nicht leeren Warteschlange einen Eintrag hält, erteilt nach einem Algorithmus, der den Zeitpunkt der Auslesung und Sortierung nach kleinstem Zeitpunkt ermöglicht, Berechtigungen zur Weiterleitung jeweils einer Nachrichtenzelle an die Warteschlangen.

Die Ausnutzung der Gesamtheit der Speicherplätze des Zellspeichers ist am besten, wenn alle Verkehrsklassen diesen voll nutzen können (shared memory). Dies wird erreicht, wenn Nachrichtenzellen niedriger Priorität zugunsten später ankommender Nachrichtenzellen höherer Priorität aus dem Zellspeicher gelöscht werden. Ist in der Speichereinrichtung eine niederpriorie Multipunktverbindung ohne Echtzeitanforderung (non real time) abgelegt, kann durch Löschen der Einträge für die Multipunktverbindung Platz für Nachrichtenzellen, die einer hochpriorien Verbindung zugehören, geschaffen werden.

Die Speichereinrichtung nach Fig 4 ist um Kontrolldaten, die die Stammverbindung betreffen, ergänzt. Die Kontrolldaten bezeichnen als Zeiger den Beginn (Head) und das Ende (Tail) sowie die Länge (fill) der Warteschlange (Baum) für die Stammverbindung.

Der die momentan letzte Nachrichtenzelle der Stammverbindung m bezeichnende Zeiger wird bei Eintrag einer ankommenden Nachrichtenzelle der Mehrpunktverbindung, nämlich beim Anhängen der Nachrichtenzelle an die verkettete Liste, aktualisiert. Ist eine Nachrichtenzelle an sämtliche Zweigverbindungen weitergeleitet, wird die Adresse dieser Nachrichtenzelle freige-

geben, die Zellenverbindungsliste aktualisiert und die die momentan erste Nachrichtenzelle der Stammverbindung m bezeichnende Adresse aktualisiert.

5 Das Vorliegen der Daten der Stammverbindung schafft eine Möglichkeit, die Adressen der von der Stammverbindung belegten Speicherplätze der Freilliste hinzuzufügen. Damit ist eine Möglichkeit zur Freigabe der von der Stammverbindung belegten Speicherplätze zugunsten einer hochpriorien Verbindung gegeben.  
10 ben. Im Fall eines Verwurfs einer Mehrpunktverbindung müssen die Kontrolldaten der Zweigverbindungen aktualisiert werden. Dies ist nicht simultan möglich und erfolgt daher während aufeinanderfolgender Nachrichtenzellenzyklen. Die Kontrolldaten der Stammverbindung sind um ein Zustandszeichen QDS (für: queue discard status) ergänzt, das solange gesetzt bleibt,  
15 bis bei Verwurf einer Stammverbindung sämtliche Kontrolldaten aktualisiert wurden. Die Aktualisierung (Head = Tail = newCellAdress, fill = 1) wird dabei bei Bearbeitung der nächsten Nachrichtenzelle dieses Baums jeweils bei 'Kopie' dieser  
20 Zweigverbindung aktualisiert.

Die Ausleseeinrichtung shed weist für jede aufgebaute Zweigverbindung einen Eintrag QID (für: Queue IDentifizier) auf. Wird eine Stammverbindung gelöscht, ist nicht bekannt, ob eine  
25 Zweigverbindung einen Eintrag in der Weiterleitungseinrichtung hatte oder nicht. Daher werden die Daten der Weiterleitungseinrichtung während der Aktualisierungsphase (Zustandszeichen 'queue discard status' aktiv) nicht verändert.

30 Neue Nachrichtenzelle eintragen (Zustandszeichen 'queue discard status' aktiv): Bei jeder Kopie in einezweigverbindung wird geprüft ob ein Tag in der Weiterleitungseinrichtung existiert (alter fill nicht 0). Existiert kein Tag wird für  
35 diese QID einer eingetragen, sonst nicht (der alte wird genutzt). Anforderung zur Austragung durch die Weiterleitungs-

einrichtung (Zustandszeichen 'queue discard status' aktiv):  
Wird eine QID durch den Scheduler ausgewählt, wird dieser Tag  
ohne weitere Bearbeitung wieder in den Scheduler eingetragen  
(Status beibehalten).

5

Die Reihenfolge des Auslesens von Nachrichtenzellen auf die  
einzelnen Zweigverbindungen ist nicht vorherbestimmbar. Daher  
muß erkannt werden wann alle 'Kopien' einer Nachrichtenzelle  
ausgelesen wurden. Bei Mehrpunktverbindungen ohne Echtzeitan-  
forderung (non-real time) können einzelne Warteschlangen sehr  
viele Nachrichtenzellen aufweisen, womit es erforderlich wer-  
den kann, eine solche Warteschlange sofort vollständig abzu-  
bauen.

10

15 Für jede Warteschlange ist aus den Kontrolldaten die momenta-  
ne Anzahl (fill) der Nachrichtenzellen bekannt. Während der  
Zuordnung einer neu angekommenen Nachrichtenzelle zu den ein-  
zelnen Zweigverbindungen wird die Warteschlange mit der größ-  
ten Länge ermittelt. Dieser Wert wird mit der Länge der  
20 Stammverbindung verglichen und die Differenz der Längen ist  
die Angabe, wieviele Speicherplätze freigegeben werden kön-  
nen. Damit wird ein stammverbindungsspezifischer Zähler ge-  
setzt, wobei bei jedem Auslesen aus einer Warteschlange eine  
Nachrichtenzelle freigegeben und der Zählerstand des Zählers  
25 um eins erniedrigt wird.

## Patentansprüche

1. Verfahren zur Weiterleitung von einer virtuellen Verbindung zugehörigen Nachrichtenzellen im Zuge einer Mehrpunktverbindung auf eine Vielzahl von virtuellen Verbindungen demzufolge
- eine ankommende Nachrichtenzelle in einen freien Speicherplatz eines eine Vielzahl von Speicherplätzen aufweisenden Zellenspeichers abgespeichert wird
  - in einer Zellenverbindungsliste (CLL) unter der Adresse des Speicherplatzes eine Adresse auf den Speicherplatz verweist, in dem die nächstfolgende, zur selben virtuellen Verbindung gehörende Nachrichtenzelle abgespeichert ist
  - für jede abgehende virtuelle Verbindung Kontrolldaten vorgehalten sind, die die Adresse der momentan ersten Nachrichtenzelle (Head) der betreffenden virtuellen Verbindung, die Adresse der momentan letzten Nachrichtenzelle (Tail) der betreffenden virtuellen Verbindung und die momentane Anzahl der Nachrichtenzellen der betreffenden virtuellen Verbindung bezeichnen.
  - ein Nachrichtenzellenzyklus der Übertragungsdauer einer Nachrichtenzelle gleicht
- dadurch gekennzeichnet, dass
- die der Mehrpunktverbindung Nachrichtenzellen zuführende virtuelle Verbindung eine Stammverbindung (Baum) bildet und die Nachrichtenzellen weiterleitenden virtuellen Verbindungen der Mehrpunktverbindung abgehende Zweigverbindungen bilden
  - eine Nachrichtenzelle einer Mehrpunktverbindung nur einmal in den Zellenspeicher abgespeichert wird
  - in der Zellenverbindungsliste unter der Adresse des Speicherplatzes der der Mehrpunktverbindung zugehörigen Nachrichtenzelle eine Adresse auf den Speicherplatz verweist, in dem die nächstfolgende, zur Mehrpunktverbindung gehörende Nachrichtenzelle abgespeichert ist

- für jede Zweigverbindung Kontrolldaten vorgehalten sind
- eine neu ankommende Nachrichtenzelle der Stammverbindung in einen freien Speicherplatz des ZellenSpeichers abgespeichert wird, wobei in der Zellenverbindungsliste unter der Adresse des bislang letzten Speicherplatzes der Stammverbindung die Adresse aufgenommen wird, die auf den Speicherplatz der neu ankommenden Nachrichtenzelle verweist
- in den darauffolgenden Nachrichtenzellenzyklen die Kontrolldaten der Zweigverbindungen auf die Bezeichnung der Adresse des Speicherplatzes der neu angekommenen Nachrichtenzelle aktualisiert werden
- für eine Zweigverbindung, die nach Maßgabe eines Weiterleitungsalgorithmus eine Berechtigung zur Weiterleitung einer Nachrichtenzelle erhält, eine Nachrichtenzelle aus dem Speicherplatz weitergeleitet wird, der durch die Kontrolldaten der momentan letzten Nachrichtenzelle dieser Zweigverbindung adressiert ist
- für eine Zweigverbindung, die eine Nachrichtenzelle weitergeleitet hat, die Kontrolldaten für die Adresse der momentan ersten Nachrichtenzelle auf die Adresse der bislang zweiten Nachrichtenzelle aktualisiert wird
- der Speicherplatz einer Nachrichtenzelle, die an sämtliche Zweigverbindungen weitergeleitet worden ist, freigegeben wird.

25

## 2. Verfahren nach Anspruch 1

dadurch gekennzeichnet, dass

- für die Stammverbindung Kontrolldaten vorgehalten sind
- die Differenz zwischen der größten Anzahl an Nachrichtenzellen von sämtlichen Zweigverbindungen und der Anzahl der Nachrichtenzellen der Stammverbindung ermittelt wird und eine der Differenz gleichende Anzahl von Speicherplätzen, beginnend mit dem Speicherplatz, den die Kontrolldaten als den momentan ersten der Stammverbindung adressieren, freigegeben wird.

35

1/2

FIG 1

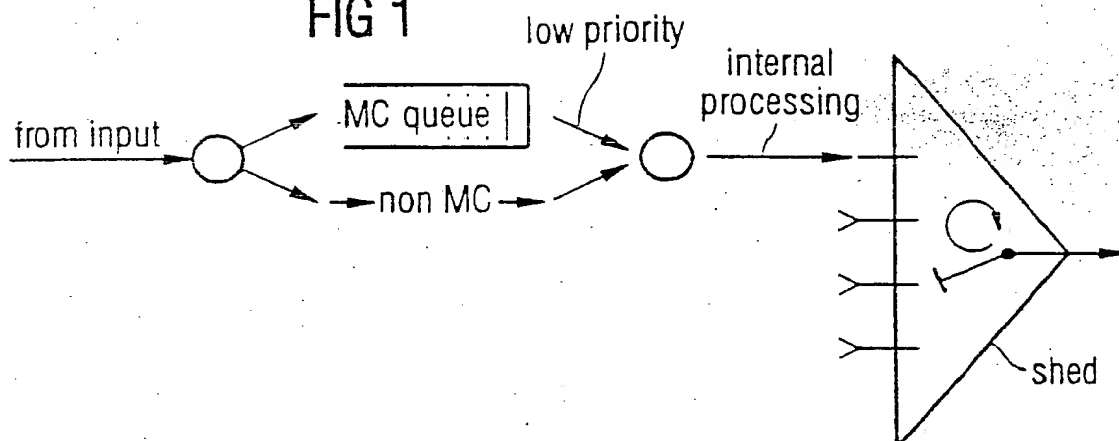
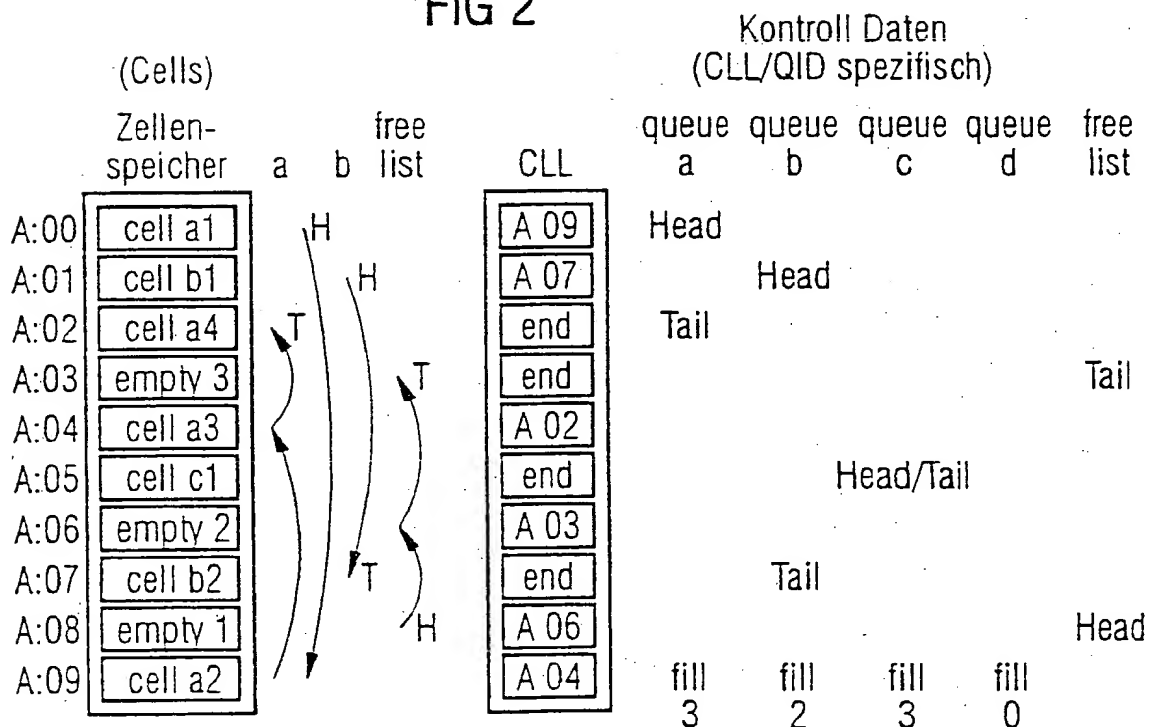


FIG 2



2/2

FIG 3

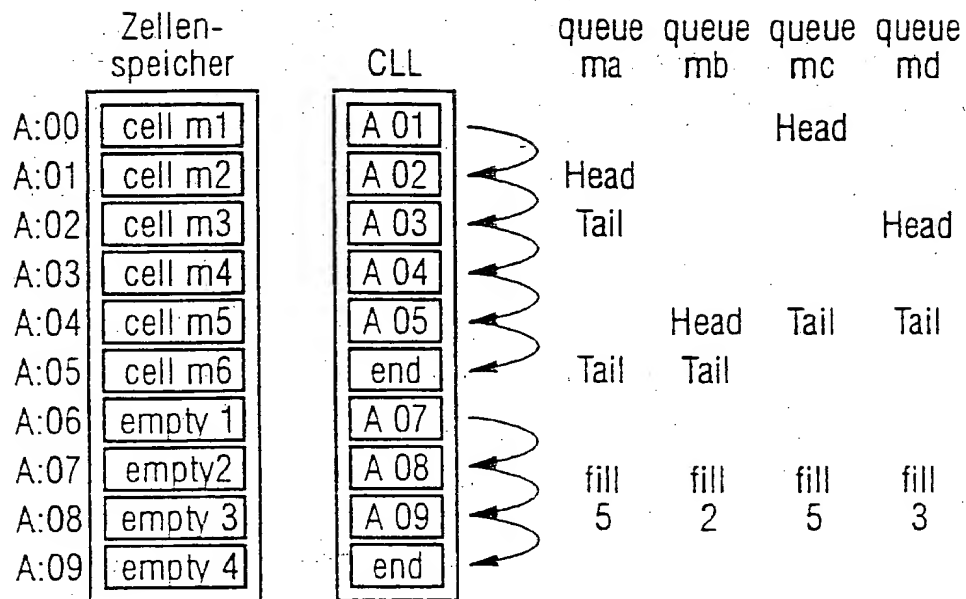
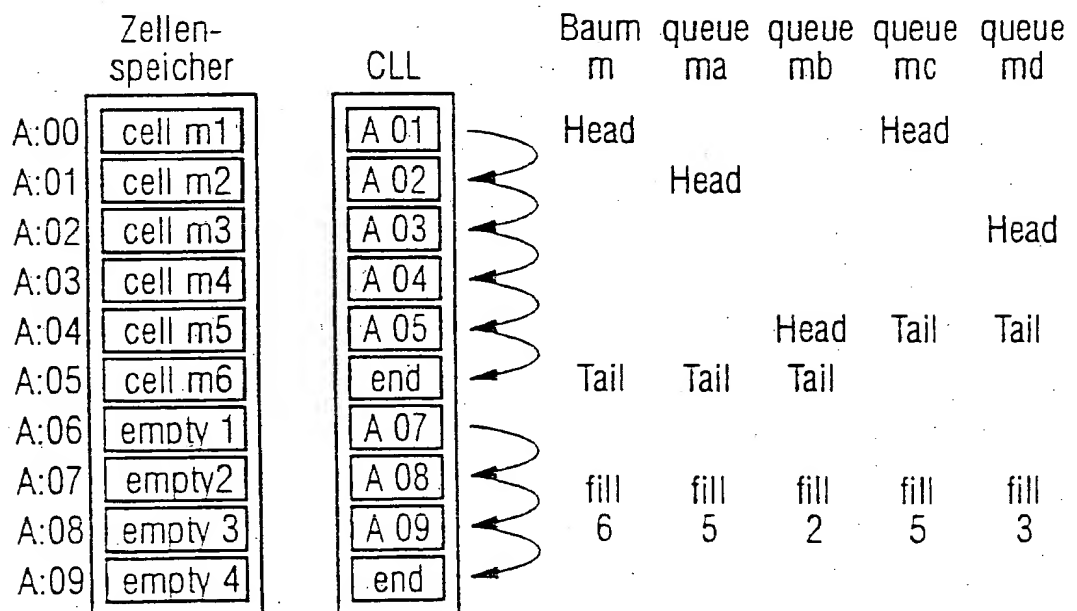


FIG 4



# INTERNATIONAL SEARCH REPORT

In tional Application No

PCT/DE 97/02165

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER  
IPC 6 H04Q11/04 H04L12/18

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

## B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

IPC 6 H04Q H04L

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practical, search terms used)

## C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
X	EP 0 702 500 A (FORE SYSTEMS) 20 March 1996 see column 1, line 7 - line 19; claims 12-21	1,2
X	JUNG-SHYR WU ET AL: "TRAFFIC MANAGEMENT CIRCUIT FOR THE SHARED BUFFER MEMORY SWITCH WITH MULTICASTING" COMPUTER COMMUNICATIONS, vol. 16, no. 11, 1 November 1993, pages 736-739, XP000397896 paragraph "Shared buffer memory switch"	1,2

☒ Further documents are listed in the continuation of box C.

☒ Patent family members are listed in annex.

### \* Special categories of cited documents :

"A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance

"E" earlier document but published on or after the international filing date

"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)

"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means

"P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention

"X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone

"Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art.

"&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search

21 January 1998

Date of mailing of the international search report

30/01/1998

Name and mailing address of the ISA

European Patent Office, P.B. 5818 Patentlaan 2  
NL - 2280 HV Rijswijk  
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,  
Fax: (+31-70) 340-3016

Authorized officer

Staessen, B



# INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International Application No  
PCT/DE 97/02165

## C.(Continuation) DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	"MULTICAST/BROADCAST MECHANISM FOR A SHARED BUFFER PACKET SWITCH" IBM TECHNICAL DISCLOSURE BULLETIN, vol. 34, no. 10A, 1 March 1992, pages 464-465, XP000302372 see the whole document ----	1,2
A	SAITO H ET AL: "MULTICAST FUNCTION AND ITS LSI IMPLEMENTATION IN A SHARED MULTIBUFFER ATM SWITCH" PROCEEDINGS OF THE CONFERENCE ON COMPUTER COMMUNICATIONS (INFOCOM), TORONTO, JUNE 12 - 16, 1994, vol. 1, 12 June 1994, INSTITUTE OF ELECTRICAL AND ELECTRONICS ENGINEERS, pages 315-322, XP000496482 see paragraph 2.2 ----	1,2
A	HIROSHI KUWAHARA ET AL: "A SHARED BUFFER MEMORY SWITCH FOR AN ATM EXCHANGE" WORLD PROSPERITY THROUGH COMMUNICATIONS, BOSTON, JUNE 11 - 14, 1989, vol. 1 OF 3, 11 June 1989, INSTITUTE OF ELECTRICAL AND ELECTRONICS ENGINEERS, pages 118-122, XP000075449 see figures 1,2 -----	1,2

# INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

International Application No

PCT/DE 97/02165

Patent document cited in search report	Publication date	Patent family member(s)	Publication date
EP 702500 A	20-03-96	US 5528588 A	18-06-96
		CA 2151180 A	15-03-96
		CA 2151181 A	15-03-96
		JP 8214000 A	20-08-96
		JP 8214001 A	20-08-96
<hr/>			

# INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

In lionales Aktenzeichen

PCT/DE 97/02165

A. KLASSIFIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES  
IPK 6 H04Q11/04 H04L12/18

Nach der Internationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klassifikation und der IPK

## B. RECHERCHIERTE GEBIETE

Recherchierter Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole)

IPK 6 H04Q H04L

Recherchierte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, soweit diese unter die recherchierten Gebiete fallen

Während der internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Name der Datenbank und evtl. verwendete Suchbegriffe)

## C. ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN

Kategorie*	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
X	EP 0 702 500 A (FORE SYSTEMS) 20.März 1996 siehe Spalte 1, Zeile 7 - Zeile 19; Ansprüche 12-21	1,2
X	JUNG-SHYR WU ET AL: "TRAFFIC MANAGEMENT CIRCUIT FOR THE SHARED BUFFER MEMORY SWITCH WITH MULTICASTING" COMPUTER COMMUNICATIONS, Bd. 16, Nr. 11, 1.November 1993, Seiten 736-739, XP000397896 paragraph "Shared buffer memory switch"	1,2
A	"MULTICAST/BROADCAST MECHANISM FOR A SHARED BUFFER PACKET SWITCH" IBM TECHNICAL DISCLOSURE BULLETIN, Bd. 34, Nr. 10A, 1.März 1992, Seiten 464-465, XP000302372 siehe das ganze Dokument	1,2

☒ Weitere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu entnehmen

☒ Siehe Anhang Patentfamilie

\* Besondere Kategorien von angegebenen Veröffentlichungen

"A" Veröffentlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist

"E" älteres Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen Anmeldedatum veröffentlicht worden ist

"L" Veröffentlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft erscheinen zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer anderen im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden soll oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie ausgeführt)

"O" Veröffentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, eine Benutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht

"P" Veröffentlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach dem beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist

"T" Spätere Veröffentlichung, die nach dem internationalen Anmeldedatum oder dem Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist und mit der Anmeldung nicht kollidiert, sondern nur zum Verständnis des der Erfindung zugrundeliegenden Prinzips oder der ihr zugrundeliegenden Theorie angegeben ist

"X" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann allein aufgrund dieser Veröffentlichung nicht als neu oder auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden

"Y" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden, wenn die Veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen Veröffentlichungen dieser Kategorie in Verbindung gebracht wird und diese Verbindung für einen Fachmann naheliegend ist

"&" Veröffentlichung, die Mitglied derselben Patentfamilie ist

Datum des Abschlusses der internationalen Recherche

21. Januar 1998

Absenddatum des internationalen Recherchenberichts

30/01/1998

Name und Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde  
Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentiaan 2  
NL - 2280 HV Rijswijk  
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,  
Fax: (+31-70) 340-3016

Bevollmächtigter Bediensteter

Staessen, B

## C.(Fortsetzung) ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN

Kategorie	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
A	SAITO H ET AL: "MULTICAST FUNCTION AND ITS LSI IMPLEMENTATION IN A SHARED MULTIBUFFER ATM SWITCH" PROCEEDINGS OF THE CONFERENCE ON COMPUTER COMMUNICATIONS (INFOCOM), TORONTO, JUNE 12 - 16, 1994, Bd. 1, 12.Juni 1994, INSTITUTE OF ELECTRICAL AND ELECTRONICS ENGINEERS, Seiten 315-322, XP000496482 siehe Absatz 2.2 ---	1,2
A	HIROSHI KUWAHARA ET AL: "A SHARED BUFFER MEMORY SWITCH FOR AN ATM EXCHANGE" WORLD PROSPERITY THROUGH COMMUNICATIONS, BOSTON, JUNE 11 - 14, 1989, Bd. 1 OF 3, 11.Juni 1989, INSTITUTE OF ELECTRICAL AND ELECTRONICS ENGINEERS, Seiten 118-122, XP000075449 siehe Abbildungen 1,2 -----	1,2

# INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

Angaben zu Veröffentlichungen, die zur selben Patentfamilie gehören

Internationales Aktenzeichen

PCT/DE 97/02165

Im Recherchenbericht angeführtes Patentdokument	Datum der Veröffentlichung	Mitglied(er) der Patentfamilie	Datum der Veröffentlichung
EP 702500 A	20-03-96	US 5528588 A	18-06-96
		CA 2151180 A	15-03-96
		CA 2151181 A	15-03-96
		JP 8214000 A	20-08-96
		JP 8214001 A	20-08-96
<hr/>			

**This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning  
Operations and is not part of the Official Record**

**BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☐ BLACK BORDERS

☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

☐ FADED TEXT OR DRAWING

☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

☐ SKEWED/SLANTED IMAGES

☒ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

☐ GRAY SCALE DOCUMENTS

☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

☐ OTHER: \_\_\_\_\_

**IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.**

**As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.**